

実行不要命令の削除によるコード最適化

中嶋 廣二 小谷 謙介 佐山 旬子 田中 旭

松下電器産業(株) 半導体開発本部 マイコン開発センター

第四開発グループ 第一開発チーム

1. はじめに

近年、組込みマイコン分野におけるソフトウェア開発においては、開発効率や保守性から C 言語などの高級言語による開発が主流になってきている。特に組込みマイコン分野では、ハードウェアの制約上、コードサイズや実行時間に制限がある場合が多く、コンパイラによるコード最適化が重要となってくる。

コード最適化の一手法として実行不要命令の削除がある。これは、コンパイラが生成した目的プログラムにおいて、削除してもソースプログラムの実行結果が変化しない命令を削除する最適化である。この最適化の従来手法としては、格納されている値と同一の値を転送する命令を削除する手法や、参照されない資源定義命令を削除する手法などがある。これらの手法では、削除しても他の命令に全く影響がない命令のみ削除している。しかし実際には削除した場合に一部の命令の結果は変化する可能性があるが、プログラムの結果は変化させない命令も存在する。このような命令はプログラムの結果は変化していないという意味で広義の実行不要命令であると言える。本稿ではこの広義の実行不要命令を削除する手法について述べる。

2. 実行不要命令の削除

ここでは、広義の実行不要命令を削除する手法について述べる。まず、コンパイラが生成した目的プログラムの各命令を以下の 2 種類に分類する。

- ・ 結果命令：ソースプログラムの結果を表す命令
… メモリストア、分岐実行等
- ・ 中間命令：ソースプログラムの結果を求める過程の命令
… メモリロード、演算命令等

中間命令と結果命令の例を図 1 に示す。

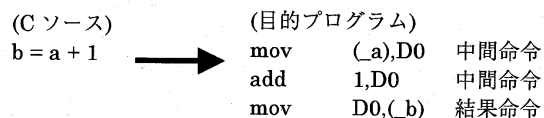


図 1 中間命令と結果命令

ある命令 i が実行不要命令かどうかを解析する手法は以下の 3 ステップからなる。

ステップ 1：命令 i を実行しないことによって結果が変化する可能性がある命令をすべて抽出

ステップ 2：ステップ 1 で抽出した命令について実行結果が変化するかどうかを解析

ステップ 3：ソースプログラムの結果が変化しないかどうかを解析

ステップ 1 では、命令 i で定義する資源を参照する全命令を抽出する。抽出した命令が中間命令のときは、その命令の定義資源を参照する全ての命令を再帰的に抽出する。また資源の定義参照関係は有向グラフで表す。有向辺は資源を定義する命令から参照する命令に向けて引く。図 2 にグラフの例を示す。

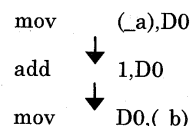


図 2 定義参照関係を表す有向グラフ

ステップ 2 では、ステップ 1 で抽出した命令について命令 i を削除することによる実行結果の変化の有無を解析する。各命令の結果はレジスタやメモリの値 1 ビット毎に求める。これにより定義した資源の一部のビットしか参照されない命令について、参照される部分のみの変化の有無を判定することが可能となる。また、コンパイル時にはレジスタの値が完全にわからないので、各ビットの値表現には、0, 1 の値だけでなく、値が不明であることや、命令の削除前後で値が等しいかどうかなどを表す状態表現を用いる。状態表現の一覧を図 3 に示す。

各命令の実行結果変化の解析においては、命令 i を実行した場合と削除した場合の結果をそれぞれ求める。さらに命令の種類に応じて結果の変化の有無

状態表現	意味
0E	ビットの値は0、値は等しい
0N	ビットの値は0、値は異なる
1E	ビットの値は1、値は等しい
1N	ビットの値は1、値は異なる
UE	ビットの値は不明、値は等しい
UN	ビットの値は不明、値は異なる

図3 状態表現の一覧

を解析する(例:定数0との論理積はレジスタの値に依らず0)。図4に実行結果変化の解析例を示す。

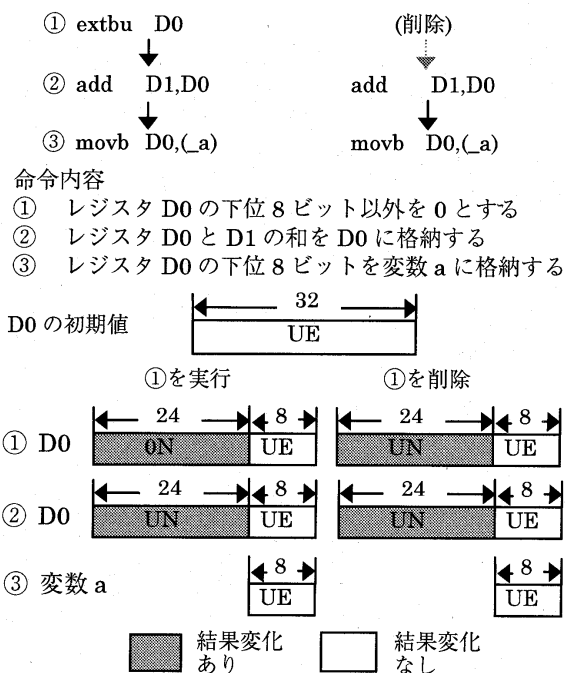


図4 実行結果変化の解析

①の実行前の D0 はコンパイル時に値が不明であり、また値が①の実行には依存しないため、全ビット UE とする。D0 の上位 24 ビットについては①を実行した場合は 0、削除した場合は不明であり値は異なる。したがって上位 24 ビットについては①を実行した場合は 0N、削除した場合は UN となる。下位 8 ビットは等しいので共に UE となる。②では、加算命令は最下位ビットから順に結果を計算する。D1 の値はコンパイル時に不明、かつ値が①の実行に依存しないので全ビット UE である。下位 8 ビットの各ビットは UE+UE である。この場合、加算する両値は等しいので結果も等しく共に UE である。上位 24 ビットは、①を実行する場合は 0N+UE、①を削除する場合は UN+UE となる。結果は不明だが、

加算する値が異なるため結果は異なり共に UN となる。③は②の結果の下位 8 ビットを変数 a に格納する。なお、ここでは D0,D1 の初期値を全ビット UE としているが、定義先を解析することにより値を推測し、結果をより詳細に解析することも可能である。

ステップ3では、命令 i を削除することにより、ソースプログラムの結果が変化するかどうかを調べる。ソースプログラムの結果が変化するのは、結果命令の結果が変化するときのみである。したがって、ステップ1で抽出した命令のうち、全ての結果命令の結果が変化していないとき、命令 i は実行不要命令であると言える。図4では、中間命令である②の結果のうち下位 8 ビット以外は変化しているが、結果命令である③は②の結果のうち下位 8 ビットしか参照しておらず結果が変化していない。したがって①は実行不要命令であると言える。

3. コードサイズ評価

ここでは、2 章で述べた最適化手法を、当社 32 ビットマイコン AM30 用コンパイラ cc103 において不要な型変換命令の削除に適用し、評価を行った結果を述べる。型変換命令とは、8 または 16 ビットのデータを 32 ビットレジスタで扱うために行う命令である(図4の①など)。

今回は家電用のサンプルプログラムやベンチマークプログラム等、13 種類のプログラムについてコードサイズの削減率を測定した。結果を図5に示す。

削減率	ソース数
0~1%	10
1~2%	1
2%以上	2

図5 コードサイズ削減率

最大 7.8%、平均 1.1%のコードサイズが削減された。int 演算のみのプログラムでは型変換命令が生成されず、効果がほとんど見られなかったが、char 演算や short 演算が連続するプログラムでは大きな効果が得られることがわかった。

4. まとめ

今回は、広義の実行不要命令の削除最適化法と不要型変換命令削除への適用例について述べた。今後は、対象を型変換以外の命令へ広げ、さらなるコード改善を行う予定である。